Docket No.: H9876.0074/P074

(PATENT)

DEC 1 6 2003

IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

In re Patent Application of: Shinichi Furuhashi, et al.

Application No.: 10/624,508

Confirmation No.: 7406

Filed: July 23, 2003

Art Unit: N/A

For: COMMUNICATION GAME EQUIPMENT

Examiner: Not Yet Assigned

CLAIM FOR PRIORITY AND SUBMISSION OF DOCUMENTS

Commissioner for Patents P.O. Box 1450 Alexandria, VA 22313-1450

Dear Sir:

Applicant hereby claims priority under 35 U.S.C. 119 based on the following prior foreign application filed in the following foreign country on the date indicated:

Country Application No. Date

Japan 2002-220319

July 29, 2002

In support of this claim, a certified copy of the said original foreign application is filed herewith.

Dated: December 16, 2003

Respectfully submitted,

Thomas J. D'Amico

Registration No.: 28,371

Christopher S. Chow

Registration No.: 46,493

DICKSTEIN SHAPIRO MORIN &

OSHINSKY LLP

2101 L Street NW

Washington, DC 20037-1526

(202) 785-9700

Attorney for Applicant

日本国特許庁 JAPAN PATENT OFFICE

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出 願 年 月 日 Date of Application:

2002年 7月29日

出 願 番 号 Application Number:

特願2002-220319

[ST. 10/C]:

Applicant(s):

[J P 2 0 0 2 - 2 2 0 3 1 9]

出 願 人

株式会社セガ

2003年 7月29日

特許庁長官 Commissioner, Japan Patent Office 今井康



【書類名】

特許願

【整理番号】

P020005

【提出日】

平成14年 7月29日

【あて先】

特許庁長官 殿

【国際特許分類】

A63F 9/22

【発明者】

【住所又は居所】

東京都大田区羽田1丁目2番12号 株式会社セガ内

【氏名】

古橋 信一

【発明者】

【住所又は居所】

東京都大田区羽田1丁目2番12号

株式会社セガ内

【氏名】

安井 啓祐

【発明者】

【住所又は居所】

東京都大田区羽田1丁目2番12号

株式会社セガ内

【氏名】

吉田 二朗

【発明者】

【住所又は居所】

東京都大田区羽田1丁目2番12号 株式会社セガ内

【氏名】

棚網 陽一

【特許出願人】

【識別番号】

000132471

【氏名又は名称】

株式会社セガ

【代理人】

【識別番号】

100094514

【弁理士】

【氏名又は名称】

林 恒徳

【選任した代理人】

【識別番号】

100094525

【弁理士】

【氏名又は名称】 土井 健二

【手数料の表示】

【予納台帳番号】 030708

【納付金額】

21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】

明細書 1

【物件名】

図面 1

【物件名】

要約書 1

【包括委任状番号】

0018629

【プルーフの要否】

要

【書類名】 明細書

【発明の名称】通信ゲーム装置

【特許請求の範囲】

【請求項1】

ゲームプログラムによりゲームを実行制御するメインCPUを有するメインシステムと、

複数の異なる通信機能タスクを実行するサブCPUを有する通信サブシステムとを有し、

前記通信サブシステムは、前記メインCPU及びサブCPUがアクセス可能の 共有メモリを備え、更に前記複数の異なる通信機能に対する前記共有メモリのリ ソースを管理するリソース管理タスク機能を有する

ことを特徴とする通信ゲーム装置。

《請求項2》請求項1において、

前記複数の異なる通信機能タスクは、データセンターとの間でデータのダウンロード若しくはアップロードを実行するネットワークサーバアクセスタスクと、POSデータセンターとの管理データの送受信を行うリアルタイム管理モニタタスクと、更にリンクが隣接するゲーム装置との間でデータの共有を実行するリアルタイム通信タスクを有することを特徴とする通信ゲーム装置。

『請求項3』請求項1において、

前記サブCPUは、リアルタイムオペレーティングシステム (OS) により管理されるように構成されたことを特徴とする通信ゲーム装置。

【請求項4】請求項1において、

前記メインシステムと前記通信サブシステムは、それぞれ独立した回路基板に 形成されていることを特徴とする通信ゲーム装置。

【請求項5】

データサーバと、

前記データサーバに通信回線を通して接続され、複数のゲーム装置を備えたゲームセンターを有して構成され、

前記ゲームセンターにおける前記複数のゲーム装置の各々は、イーサネットに

より接続され、更に

ゲームプログラムによりゲームを実行制御するメインCPUを有するメインシステムと、

複数の異なる通信機能タスクを実行するサブCPUを有する通信サブシステムとを有し、

前記通信サブシステムは、前記メインCPU及びサブCPUがアクセス可能の 共有メモリを備え、更に前記複数の異なる通信機能タスクに対する前記共有メモ リのリソースを管理するリソース管理タスク機能を有する

ことを特徴とするネットワーク通信ゲーム装置。

【請求項6】請求項5において、

前記複数の異なる通信機能タスクは、データセンターとの間でデータのダウンロード若しくはアップロードを実行するネットワークサーバアクセスタスクと、POSデータセンターとの管理データの送受信を行うリアルタイム管理モニタタスクと、更にリンクが隣接するゲーム装置との間で対戦ゲームのためのデータの共有を実行するリアルタイム通信対戦タスクを有することを特徴とするネットワーク通信ゲーム装置。

【請求項7】請求項5において、

前記複数の異なる通信機能タスクは、前記複数のゲーム装置間での通信対戦ゲームのための通信対戦タスクを含み、

前記通信対戦タスクは、

前記複数のゲーム装置の各々の前記メインシステムから同期要求が出されると、前記サブシステムにより前記メインシステムから送信すべきデータの読み込みを行い、前記データを隣接リンクのゲーム装置に送り、自装置以外のデータを受信した時、隣接リンクのゲーム装置にリピート送信するように制御することを特徴とするネットワーク通信ゲーム装置。

【請求項8】請求項7において、

前記通信対戦タスクは、更に、

前記データを隣接リンクのゲーム装置に送る際に、通信対戦ゲームを実行する ゲーム装置の数に対応したライフ値を付加し、前記データを受信するゲーム装置 で、前記ライフ値を"1"だけ減じ、前記ライフ値が所定値になる時、隣接リンクのゲーム装置へのリピート送信を停止するように制御することを特徴とするネットワーク通信ゲーム装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】

本発明は、通信機能を有するゲーム装置に関し、特にネットワークに接続されたゲーム装置に関する。

[0002]

【従来の技術】

ネットワークを通してデータベースに接続されるゲームセンターに複数の通信機能を有するゲーム装置(以下、単に通信ゲーム装置という)を配置して、前記データベースからダウンロードされたゲームプログラムをそれぞれのゲーム装置で実行可能とし、あるいは複数のゲーム装置間でリアルタイムに通信対戦ゲームを実行可能とする通信ゲームシステムが運用され始めている。

[0003]

かかる通信ゲームシステムにあっては、①通信ゲーム装置からデータベースに アクセスしてゲームデータをダウンロード若しくはアップロードする通信機能、 ②隣接の通信ゲーム装置間でデータの送受を一定周期で行うための通信機能およ び、③各通信ゲーム装置でのデータを、売り上げ管理のためのPOS(Point Of Sales)システムに送信したり、逆にゲームプログラムのデータベースから新し いバージョンをダウンロードしたりするための通信機能が要求される。

[0004]

ところで、これら3種の通信機能に対する実行についてもアプリケーションプログラム即ち、ゲームプログラムを実行するメインCPUのみに実行させる場合は、当該CPUに対する負荷が大きくなる。

[0005]

一方、先の3種の通信機能を別個のハードウエアで実現することが考えられる。しかし、かかる場合は、各ハードウェアの共有メモリに対するリソースの管理

が前記メインCPUに課せられることになる。したがって、かかる場合にあって も、前記メインCPUにおける負荷は大きいものとなる。

[0006]

さらに、3種の通信機能のそれぞれを実行する個別のハードウエアを設ける場合は、装置全体のコストが高価となり、取り扱いも煩雑なものとなる。また、各ハードウエア用のドライバソフトが互いに干渉するために、ネットワークを使用するゲームアプリケーションを開発する際に開発者における負荷や制約が生じるという問題がある。

[0007]

しかし、かかる問題に対して、一般的なネットワークサーバに対するアクセス 通信のみでなく、ゲーム装置としての通信例えば、リアルタイム通信対戦や、リ アルタイム管理モニタリングのための通信を実行するためのシステムを、装置の 負荷を大きくすることなく実現する技術についてはこれまで提案されていなかっ た。

[(8000)]

《発明が解決しようとする課題》

したがって、本発明の目的は、上記の3種の通信機能に対し、共通の機能ボードで実現可能とし、更にゲームプログラム実行時の処理装置の負荷を大きくしない通信ゲーム装置を提供することにある。

[0009]

【課題を解決するための手段】

上記の課題を達成する本発明に従う通信ゲーム装置の第1の態様は、メインCPUを有するメインシステムと、複数の異なる通信機能タスクを実行するサブCPUを有する通信サブシステムとを有し、前記通信サブシステムは、前記メインCPU及びサブCPUがアクセス可能の共有メモリを備え、更に前記共有メモリの前記メインシステム及び前記通信サブシステムに対するリソースを管理するリソース管理タスク機能を有することを特徴とする。

[0010]

上記の課題を達成する本発明に従う通信ゲーム装置の第2の態様は、第1の態

5/

様において、前記複数の異なる通信機能タスクは、データセンターとの間でデータのダウンロード若しくはアップロードを実行するネットワークサーバアクセスタスクと、POSデータセンターとの管理データの送受信を行うリアルタイム管理モニタタスクと、更にリンクが隣接するゲーム装置との間でデータの共有を実行するリアルタイム通信対戦タスクを有することを特徴とする。

[0011]

更に、上記の課題を達成する本発明に従う通信ゲーム装置の第3の態様は、第1の態様において、前記サブCPUが、リアルタイムオペレーティングシステム(OS)により管理されるように構成されたことを特徴とする。

[0012]

また、上記の課題を達成する本発明に従う通信ゲーム装置の第4の態様は、第 1の態様において、前記メインシステムと前記通信サブシステムは、それぞれ独立した回路基板に形成されていることを特徴とする。

[0013]

上記の課題を達成する本発明に従うネットワーク通信ゲーム装置の第1の態様は、データサーバと、前記データサーバに通信回線を通して接続され、複数のゲーム装置を備えたゲームセンターを有して構成され、前記ゲームセンターにおける前記複数のゲーム装置の各々は、イーサネットにより接続され、更にゲームプログラムによりゲームを実行制御するメインCPUを有するメインシステムと、複数の異なる通信機能タスクを実行するサブCPUを有する通信サブシステムとを有し、前記通信サブシステムは、前記メインCPU及びサブCPUがアクセス可能の共有メモリを備え、更に前記複数の異なる通信機能タスクに対する前記共有メモリのリソースを管理するリソース管理タスク機能を有することを特徴とする。

[0014]

さらに、上記の課題を達成する本発明に従うネットワーク通信ゲーム装置の第2の態様は、前記ネットワーク通信ゲーム装置の第1の態様において、前記複数の異なる通信機能タスクは、データセンターとの間でデータのダウンロード若しくはアップロードを実行するネットワークサーバアクセスタスクと、POSデー

特願2002-220319

タセンターとの管理データの送受信を行うリアルタイム管理モニタタスクと、更 にリンクが隣接するゲーム装置との間で対戦ゲームのためのデータの共有を実行 するリアルタイム通信対戦タスクを有することを特徴とする。

[0015]

上記の課題を達成する本発明に従うネットワーク通信ゲーム装置の第3の態様 は、前記ネットワーク通信ゲーム装置の第1の態様において、前記複数の異なる 通信機能タスクは、前記複数のゲーム装置間での通信対戦ゲームのための通信対 戦タスクを含み、前記通信対戦タスクは、前記複数のゲーム装置の各々の前記メ インシステムから同期要求が出されると、前記サブシステムにより前記メインシ ステムから送信すべきデータの読み込みを行い、前記データを隣接リンクのゲー ム装置に送り、自装置以外のデータを受信した時、隣接リンクのゲーム装置にリ ピート送信するように制御することを特徴とする。

$[0\ 0\ 1\ 6]$

また、上記の課題を達成する本発明に従うネットワーク通信ゲーム装置の第 4の熊様は、前記ネットワーク通信ゲーム装置の第3の態様において、 前記通 信対戦タスクは、更に、前記データを隣接リンクのゲーム装置に送る際に、通信 対戦ゲームを実行するゲーム装置の数に対応したライフ値を付加し、前記データ を受信するゲーム装置で、前記ライフ値を"1"だけ減じ、前記ライフ値が所定 値になる時、隣接リンクのゲーム装置へのリピート送信を停止するように制御す ることを特徴とする。

[0017]

本発明の特徴は、更に図面を参照して以下に説明する発明の実施の形態例から 明らかになる。

[0018]

【発明の実施の形態】

以下に本発明の実施の形態例を説明する。なお、実施の形態として図に示され る構成は本発明の理解のためのものであって、本発明の適用がこれに限定される ものではない。

$[0\ 0\ 1\ 9]$

図1は、本発明の適用されるネットワーク通信ゲーム装置の構成例を示す図である。本発明において、複数の通信ゲーム装置(GU1~GUn)は、ゲームセンター等の店舗1内に配置され、スイッチングハブ(Switching Hub)10により例えば、イーサネットによりLAN接続されている。

[0020]

ルータ11を通して通信回線2に接続され、更に通信回線2を通して認証サーバ3及びデータベースサーバ4に接続されている。

[0021]

通信回線2は、種々の伝送路手段が適用可能であるが、インターネットである場合インタネットサービスプロバイダー (ISP) により接続が行われる。認証サーバ3は、データサーバ4への不正アクセスを防止する。

[0022]

図2は、本発明の適用される図1の店舗1内の詳細構成例を示す図である。図2において、スイッチングハブ10として、カスケード接続された複数のスイッチングハブ10-1~10-3を含み、それぞれのスイッチングハブ10-1~10-3に複数のゲーム装置GUがイーサネット接続される。

[0023]

さらに、例えば、スイッチングハブ10-1がルータ11に接続されることにより、複数のゲーム装置GUのそれぞれが通信回線2に接続されることが可能である。図2において、更に、1つの管理ユニットMUがスイッチングハブ10-1に接続されている。管理ユニットMUにより、店舗1内の複数のゲーム装置GUが管理され、特に、各通信ゲーム装置GUでのデータを、売り上げ管理のために吸い上げるPOS(Point Of Sales)機能を有する。

[0024]

図3は、本発明に従う複数のゲーム装置GUに共通の構成例を示す図である。 メインシステムを構成するメインシステム基板100とメインサブシステム基板 110及び、これにサブシステムとして追加される通信サブシステム基板120 を有する。

[0025]

メインシステム基板100には、メインCPU101とブートROM102が搭載されている。メインシステム基板100に対するメモリ機能を中心とするサブシステム(メモリサブシステム)110にはメインメモリ111及び充電地パック112が搭載されている。メインメモリ111には、データサーバー4からダウンロードされ、あるいは記録媒体の形態で管理ユニットMUに提供されるアプリケーションプログラムであるゲームプログラムが格納される。

[0026]

したがって、ダウンロードされたゲームプログラムに従い、遊戯者によりゲーム装置に対する所定の操作に基づいて、メインCPU101においてゲームが実行制御される。

[0027]

さらに、通信機能を中心とするサブシステム(通信サブシステム)120にはサブCPU121を有し、本発明により上記した3つの通信機能、即ちデータベース4にアクセスしてゲームデータをダウンロード若しくはアップロードする通信機能、隣接の通信ゲーム装置間でデータの共有を行うための通信機能及び、各通信ゲーム装置でのデータを売り上げ管理のためのPOS (Point Of Sales)システムに収集したり、ゲームプログラムのデータベースから新バージョンをダウンロードするための通信機能を実行する。

[0028]

図4は、本発明に従うタスク構成を示す図である。OS(オペレーティングソフトウエア)層40、管理タスク層41及び通信タスク層42で構成されている

[0029]

OS(オペレーティングソフトウエア)層40は、OS(オペレーティングソフトウエア)として、リアルタイムOSが使用され、応答時間に制限を有するリアルタイム応答性を重視している。リアルタイムOSとして、例えば、マイクロソフト社のWindowsCE等が適用できる。

[0030]

管理タスク層41は、ゲーム装置GU内の各機能部のリソースを管理するリソ

ース管理タスク410、TCP&UDP/IPプロトコルスタック411、イー サネットデバイスドライバ412を有している。

[0031]

TCP&UDP/IPプロトコルスタック411では、TCP (Transmission Control Protocol) とUDP (User Datagram Protocol) という2つのプロトコルが存在する。前者は、コネクション型のデータリンクとストリームのデータ長に制限のない入出力を制御し、後者は、コネクションレス型の画像データに適したデータグラムというパケット形式で入出力制御を行う。

[0032]

さらに、通信タスク層42は、マルチタスク構成を有し、ネットワークサーバ アクセスタスク420、リアルタイム管理モニタタスク421及び、リアルタイム ム通信対戦タスク422を有している。

[0033]

これらの通信タスク層 4 2 の各タスク 4 2 0 ~ 4 2 2 及びリソース管理タスク 4 1 0 を実行するプログラムは、通信サブシステム基板 1 2 0 に搭載されるプログラムメモリ 1 2 3 に格納されている。

[0034]

したがって、リソース管理及び通信タスクは、メインCPU101に負荷をかけずに実行される。

(0035)

次に、このような、ゲーム装置GUの構成において、通信サブシステム基板 120におけるプログラムメモリ123に格納されているタスク420~422 の処理と、メインシステム基板100におけるブートROM102に格納された ブート/BIOS(Basic I/O system)プログラムと、ワークメモリ111に格納されたアプリケーションプログラムの処理との関係を示す図5のフロー図により説明 する。

[0036]

なお、図5におけるブート/BIOS(Basic I/O System)プログラム50と、アプリケーションプログラム51は、メインCPU101によって実行される。

[0037]

図 5 において、データ送信コマンドを実行する場合のみ、予め行なう処理として、アプリケーションプログラム 5 1 によりデータを送信する際、データ転送を行うための関数の呼び出しを行う(処理工程 P1)。これに対応して、ブート/B $IOS(Basic\ I/O\ System)$ プログラム 5 0 により、メインシステム基板 $1\ 0\ 0$ に搭載されているのワークメモリ $1\ 1\ 1$ から通信サブシステム基板 $1\ 2\ 0$ のバッファ機能を有する共有メモリ $1\ 2\ 2$ にデータを送信する(処理工程 $P\ 2$)。

[0038]

ついで、アプリケーションプログラム 5 1 により、リクエスト(Request)型関数を呼び出し(処理工程 P 3)、ブート/BIOS(Basic I/O System)プログラム 5 0を介して、通信サブシステム基板 1 2 0 のサブ C P U 1 2 1 にコマンドを発行する(処理工程 P 4)。

[0039]

サブCPU121では、送られてきたコマンドに従って、ネットワークサーバアクセスタスク420、リアルタイム管理モニタタスク421及び、リアルタイム通信対戦タスク422のマルチタスクに対応するソケット関数を実行する(処理工程P5)。ここで、ソケットとは、アプリケーションプログラムの下層に位置し、アプリケーションプログラム51で指示されるストリーム型ソケットあるいは、データグラム型ソケットに対応するAPI(Application Program Interface)を意味する。

[0040]

ついで、アプリケーションプログラム 5 1 では定期的に終了確認のための関数を呼び出し(処理工程 P 7)、ブート/BIOS(Basic I/O System)プログラム 5 0 において、ソケット関数の実行の終了を確認する(処理工程 P 6)と、、次いで、戻り値を取得するための関数を呼び出し(処理工程 P 8)、ブート/BIOS(Basic I/O System)プログラム 5 0 により戻り値が取得される(処理工程 P 9)。

[0041]

さらに、データ受信コマンドを実行した場合のみ行なう処理として、アプリケーションプログラム51において、受信時にデータ転送のための関数を呼び出し

(処理工程P10)、この関数に基づきブートプログラム50において、通信サブシステム基板120の、バッファとしての共有メモリ122に格納されたデータをメインシステムのワークメモリ111に転送する(処理工程P11)。

[0042]

上記フローにおいて、サブCPU121でソケット関数の実行即ち、ポート間の接続処理及び、接続されたポート間でのデータの送受信処理を行っている間に、アプリケーションプログラム51側では、システムに必要な他の処理を実行することができる(処理工程P20)。

[0043]

ここで、アプリケーションプログラム51により送られるコマンドに従ってサブCPU211で実行される各タスクの処理について、以下に説明する。

[0044]

図6は、リソース管理タスク410を説明する図である。ここで、通信サブシステム120に搭載される共有メモリ122には、メインCPU101によりゲームプログラムに従って送られるコマンドをバッファリングするコマンドバッファ122-1と、サブCPU121から送られるコマンドをバッファリングするコマンドバッファ122-2と、送信データ用、受信データ用バッファ122-3、122-4を有する。

[0045]

リソース管理タスク410は、メインCPU101から送られるタスクコマンドをリソースに使用状況に応じて優先制御する。図6において、例としてタスク1に対するコマンドを優先し、タスク2に対するコマンドバッファ122-2、122-3の使用が制限される。

[0046]

図7は、ネットワークサーバアクセスタスク420を説明する図である。

[0047]

ネットワークサーバアクセスタスク420は、ゲーム装置GUをデータサーバ 4に接続して、ゲームデータをダウンロード/アップロードする機能あるいは、 ルータ11を介してインターネット上のURLに接続する機能を実行する。

[0048]

図5に説明したように、メインCPU101からサブCPU121にソケット コマンドを送ることにより、対応するタスクを実行する。データ送信である場合 には、メインCPU101からSENDコマンドを発行すると(ステップS1)、 サブCPU121においてSENDコマンドを実行し(ステップS2)、戻り値と して実行完了がメインCPU101に通知される(ステップS3)。

[0049]

あるいは、RECEIVE・REQUESTコマンドをメインCPU101から発行する(ステップS4)と、サブCPU121においてRECEIVEコマンドを実行する(ステップS5)。そして、ネットワークサーバアクセスタスク420におけるメインCPU101からコマンドとして、GET WAIT (終了確認)、GET RETURN VALUE (戻り値取得)等を発行する。

[0050]

図8は、リアルタイム管理モニタタスク421を説明する図である。管理ユニットMUからのアクセスに基づき、ゲーム装置GUの運用状態のデータを管理ユニットMUに送る機能を実行する。かかる場合、管理ユニットMUからREADコマンドを発行し、サブCPU121に送る(ステップS10)。サブCPU121は、そのままこのコマンドをメインCPU101に送る(ステップS11)。

(0051)

したがって、メインCPU101でREADコマンドを実行し(ステップS12)、完了通知がサブCPU121を経由して管理ユニットMUに送られる(ステップS13)。これにより、管理ユニットMUで、該当のゲーム装置GUにおける状況データを収集することが可能である。

[0052]

さらに、リアルタイム通信対戦タスク422は、対戦ゲームにおいて、隣接リンクのゲーム装置GUとの間で一定周期で更新され、又ゲームデータを共有するための通信を実行する。

$[0\ 0\ 5\ 3]$

次に、本発明の適用に関し、複数のゲーム装置間で対戦ゲーム等を実行する際

のリアルタイム通信対戦タスク422によるデータ転送の例を図9、図10により説明する。

[0054]

図9は、複数のゲーム装置A~D間で対戦ゲーム等を実行する際のデータ転送を説明する図である。図10は、隣接してリンク接続されるゲーム装置A、B間での処理を説明する図であり、他の隣接してリンク接続されるゲーム装置間での処理も同様となる。

[0055]

図9において、複数のゲーム装置A~Dがイーサネットを通して従続され、複数のゲーム装置A~Dのうち、ひとつのゲーム装置Aが通信マスターとなり、その他のゲーム装置B~Dが、通信スレーブに設定されている。

[0056]

図10において、ゲーム装置AにおけるメインCPU101により共有メモリ122に対する書き込み宣言を行い(ライトロック)、ワークメモリ111に格納されるデータAを共有メモリ122に転送する(ステップ①)。このとき、メインCPU101が書き込みを行うので、サブCPU121のアクセスを禁止する(アンロック)。次いで同期(SYNC)要求コマンドをサブCPU121側に送る(ステップ②)。

[0057]

さらに、メインCPU101により自装置以外から新しく受信した全データを 共通メモリ122からメインシステム基板100のワークメモリ111に読み込 みを行う(ステップ③)。

[0058]

サブCPU121は、同期(SYNC)要求があると、共有メモリ122のバンクを切り替え、隣接するゲーム装置Bに同期(SYNC)パケットを送信し、その後、自装置のデータをゲーム装置Bに送信する。一方、自装置以外のデータを受信したら次のゲーム装置にリピート送信する(ステップ④)。

[0059]

隣接するゲーム装置に自データを送信する際に、送られるデータにゲーム装置

の数に対応した所定値のライフ(life)値が設定される。

[0060]

隣接するゲーム装置Bでは、送られた同期(SYNC)要求及び同期(SYNC) パケットを受信すると、バンクを切り替え、共有メモリ122に格納されている 自装置のデータをゲーム装置Cに送信する(ステップ④)。

$[0\ 0\ 6\ 1]$

一方、前段の隣接するゲーム装置Aから送られるデータを受信する。さらに、他のゲーム装置からのデータを受信する際、データに付された前記のライフ値を"1"だけ減ずる(ステップ⑤)。この結果、ライフ値=0となる場合は、リンクの最終段のゲーム装置であることを意味し、既に他のゲーム装置に共通にデータが送られている。したがって、かかる場合は、データのそれ以上の転送を行わない(ステップ⑥)。

[0062]

同様にして図9において、ゲーム装置Bにおいて、データBが更新される場合、ゲーム装置BからデータBが隣接するゲーム装置Cに順位転送される。

[0 0 6 3]

このようにして、対戦ゲームに参加する複数のゲーム装置間で一定周期で更新 されるデータを共通することが可能である。

$[0\ 0\ 6\ 4]$

【発明の効果】

以上、図面に従い実施の形態例を説明したように、本発明によりリアルタイム 通信対戦や、リアルタイム管理モニタリングのための通信を実行するためのシス テムを、装置の負荷を大きくすることなく実現するゲーム装置が提供可能である

【図面の簡単な説明】

【図1】

本発明の適用されるネットワーク通信ゲーム装置の構成例を示す図である。

【図2】

本発明の適用される図1の店舗1内の詳細構成例を示す図である。

【図3】

本発明に従う複数のゲーム装置GUに共通の構成例を示す図である。

【図4】

本発明に従うタスク構成を示す図である。

【図5】

タスク420~422の処理と、アプリケーションプログラムの処理との関係 を示すフロー図である。

【図6】

リソース管理タスク410を説明する図である。

[図7]

ネットワークサーバアクセスタスク420を説明する図である。

【図8】

リアルタイム管理モニタタスク421を説明する図である。

【図9】

複数のゲーム装置間で対戦ゲーム等を実行する際のデータ転送を説明する図である。

【図10】

隣接してリンク接続されるゲーム装置A、B間での処理を説明する図である。

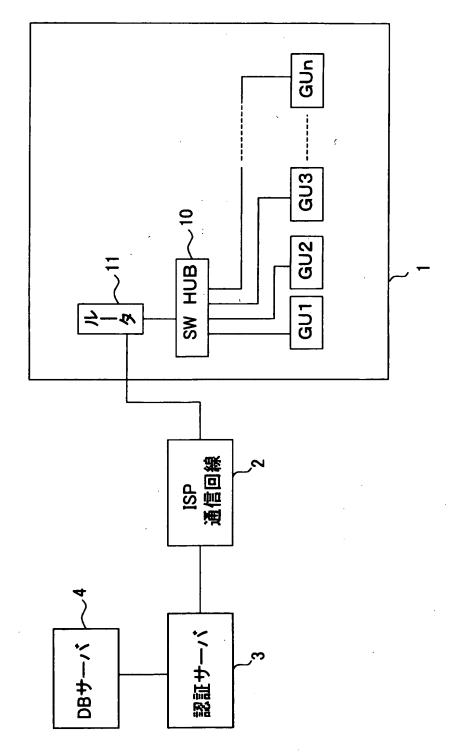
【符号の説明】

- 100 メインシステム基板
- 101 メインCPU
- 102 ブートROM
- 110 メモリサブシステム基板
- 111 メインメモリ
- 120 通信サブシステム基板
- 121 **サブCPU**
- 122 共有メモリ

【書類名】

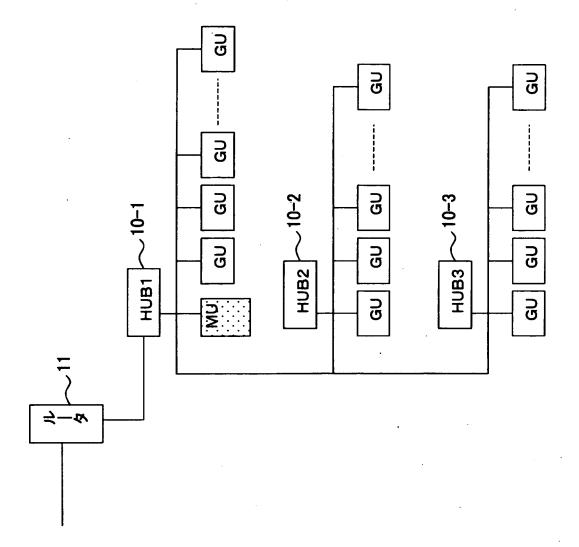
図面

【図1】

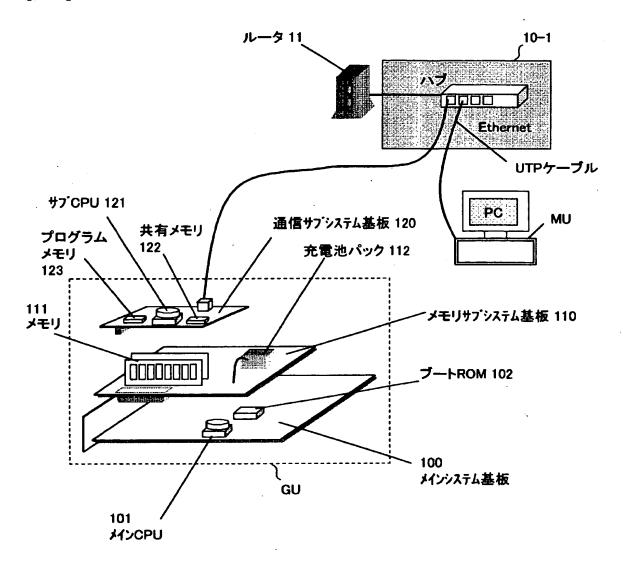


2/

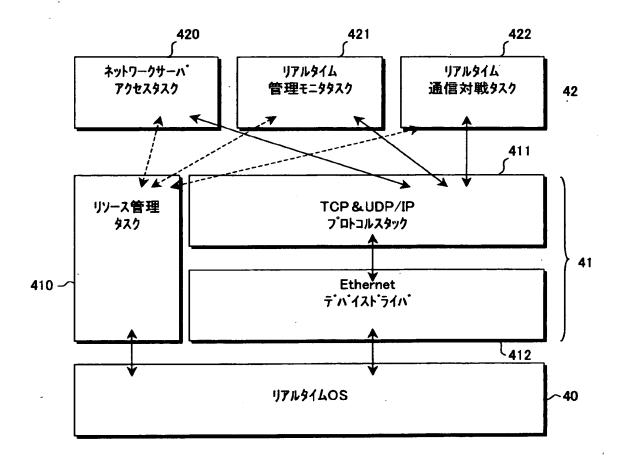
【図2】



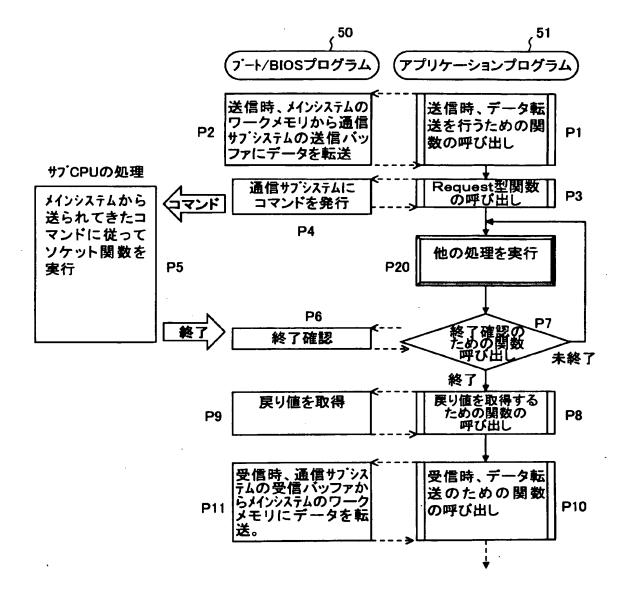
【図3】



【図4】

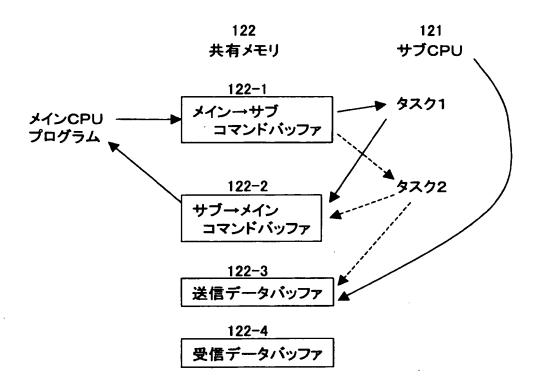


【図5】

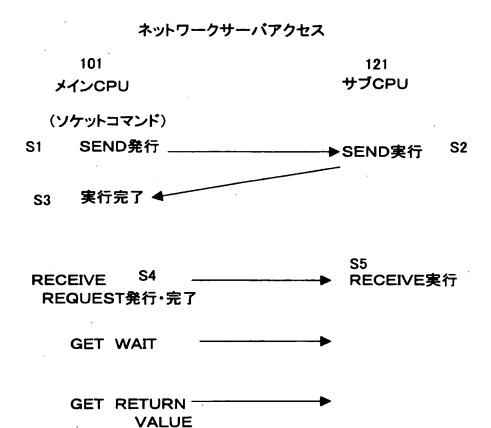


【図6】

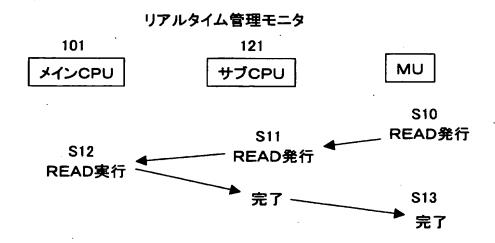
リソース管理



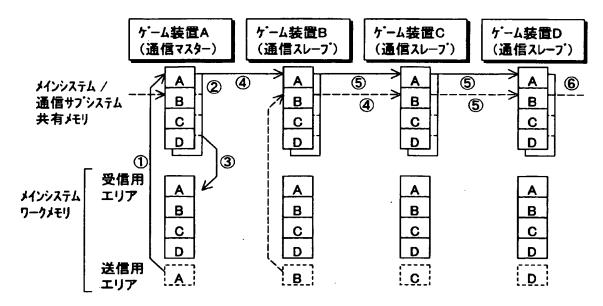
【図7】



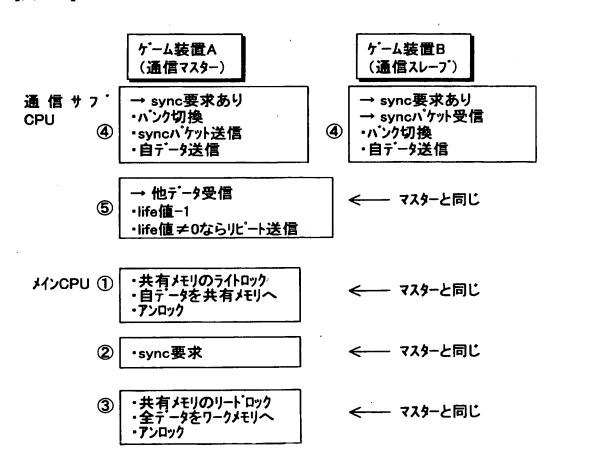
【図8】



【図9】



【図10】



【書類名】 要約書

【要約】

【目的】リアルタイム通信対戦や、リアルタイム管理モニタリングのための通信 を実行するためのシステムを、装置の負荷を大きくすることなく実現する。

【解決手段】ゲームプログラムによりゲームを実行制御するメインCPUを有するメインシステムと、複数の異なる通信機能タスクを実行するサブCPUを有する通信サブシステムとを有し、前記通信サブシステムは、前記メインCPU及びサブCPUがアクセス可能の共有メモリを備え、更に前記複数の異なる通信機能タスクに対する前記共有メモリのリソースを管理するリソース管理タスク機能を有する。

【選択図】 図3

特願2002-220319

出願人履歴情報

識別番号

[000132471]

1. 変更年月日 [変更理由] 住 所 氏 名 1990年 8月 9日 新規登録 東京都大田区羽田1丁目2番12号 株式会社セガ・エンタープライゼス

2. 変更年月日 [変更理由] 住 所

2000年11月 1日 名称変更 東京都大田区羽田1丁目2番12号

氏 名 株式会社セガ